



TITLE:

Second order bounded arithmetic and computational complexity(Study of definability in nonstandard models of arithmetic)

AUTHOR(S):

安本, 雅洋

CITATION:

安本, 雅洋. Second order bounded arithmetic and computational complexity(Study of definability in nonstandard models of arithmetic). 数理解析研究所講究録 2006, 1469: 1-3

ISSUE DATE:

2006-02

URL:

<http://hdl.handle.net/2433/48087>

RIGHT:

Second order bounded arithmetic
and computational complexity

名古屋大学・情報科学研究科 安本 雅洋 (Masahiro Yasumoto)
School of Information Science,
Nagoya University

計算量理論における分離問題, 特に **P** と **NP** の分離問題と関係の深い二階算術の未解決問題を紹介する.

1. ${}^*\mathbb{N}$ を \mathbb{N} の elementary extension で ω_1 -saturated, $n \in {}^*\mathbb{N} - \mathbb{N}$,

$$N = \{x \in {}^*\mathbb{N} \mid x < \overbrace{n\# \cdots \# n}^{k \text{ times}} \text{ for some } k \in \mathbb{N}\}$$

とする. ただし $\#$ は smash function, すなわち $n\#n = 2^{|n|^2} = 2^{\lceil \log_2(n+1) \rceil^2}$ で $|n|$ は n を 2 進数表示した時の桁数とする. ${}^*\mathbb{N}$ は N の endextension で N は smash function に関して閉じているので,

$$N \models \text{IS}_0 + \Omega_1$$

ただし, $\Omega_1 \equiv \forall x \exists y (y = x\#x)$. A を N の部分集合で

$$(N, A) \models \text{IS}_0(A)$$

をみたすものとする. M を N の Σ_0 -elementary substructure で N と cofinal, a を M の元, $\varphi(a, A)$ を $\Sigma_0(A)$ -論理式で

$$(N, A) \models \varphi(a, A).$$

をみたすとする.

Open problem 1. M の部分集合 B で

$$(M, B) \models \text{IS}_0(B) + \varphi(a, B).$$

となるものは存在するか?

この問題を考える時, 最初に思いつくのは $B = M \cap A$ ではダメなのか? というのですが, 次の例でわかるようにうまくいかない.

例. $c \in N - M, A = \{x \in N \mid 0 \leq x \leq c\}$

A には最大元 c があるが, $M \cap A$ にはない. すなわち, $c < a \in M, \varphi(a, A) \equiv \exists x < a (x \in A \wedge \forall y < a (y \in A \rightarrow y \leq x))$ とすると

$$(N, A) \models \varphi(a, A)$$

$$(M, M \cap A) \models \neg \varphi(a, M \cap A).$$

この例の A に対しては, B を次のようにとると Open Problem 1 は成立する.

M は N において cofinal だから $c < d$ となる M の元 d がある. $\varphi(a, A)$ の中の $v \in A$ を $v \leq c$ で置き換えてできる論理式を $\varphi'(a, c)$ と書くことにすると, $c \in N$ だから

$$N \models \exists x < d \varphi'(a, x).$$

M は N の Σ_0 -elementary substructure だから,

$$M \models \exists x < d \varphi'(a, x)$$

$M \models \varphi'(a, b)$ をみたす $b \in M$ をとり, $B = \{x \in M \mid 0 \leq x \leq b\}$ とすると

$$(M, B) \models I\Sigma_0(B) + \varphi(a, B).$$

Open problem 2. M の部分集合の集合 \mathcal{M} で $(M, \mathcal{M}) \models U_2^1$ となるものは存在するか?

$P = NP$ を仮定すると, Open problem 2 の反例 (PTC(n)) が存在する ([1]). 従って, Open problem 2 がどのような M に対して成立するか, ということが計算量理論における P と NP の分離問題を考える上で重要になる.

まず最初に, $M = N$ の場合を考える. この場合は Open problem 2 が成立することが次のようにして示される. $x \in {}^*\mathbb{N}$ に対して,

定義. $A_x = \{i \in {}^*\mathbb{N} \mid \text{bit}(x, i) = 1\}$

とする. ここで, $\text{bit}(x, i)$ は x を 2 進数表示した時の i 桁目を表す. $\mathcal{N} = \{A_x \mid \exists y \in N (x < 2^y)\}$ とすると, $(N, \mathcal{N}) \models U_2^1$ になる.

一般の $M \prec_{\Sigma_0} N$ の場合は, $(N, \mathcal{N}) \models U_2^1$ を使って $(M, \mathcal{M}) \models U_2^1$ となる $\mathcal{M} \subset \mathcal{P}(M)$ を構成することを考える. 一階述語論理において elementary substructure を構成する方法 (skolem hull) を二階の構造である \mathcal{N} に使おうとすると Open problem 1 を解決する必要が生じる. その時に重要なのは, M の部分集合 B で Σ_0 -帰納法をみたすものをどのように作るかということであるが, このような方法としては forcing method がよく使われる ([1][2][3]). 特に [1] の方法を発展させて Open problem 1 を解決することが最も可能性があると考えられる.

2. Open problem 1 の A で具体的なものについて考える. x を \mathbb{N} の元とする.

定義. x is Σ_0 -definable over M if there exists a Σ_0 -formula $\psi(v, w)$ and $a \in M$ such that

$$A_x = \{v \in N \mid N \models \psi(v, a)\}.$$

x が Σ_0 -definable over M ならば, $\exists c \in M (x < 2^c)$. x, y が Σ_0 -definable over M ならば, $x + y$ も Σ_0 -definable over M である. 実際, $A_x = \{v \in N \mid N \models \psi(v, a)\}$, $A_y = \{v \in N \mid N \models \chi(v, b)\}$ とすると,

$$\begin{aligned} A_{x+y} = \{v \in N \mid N \models & (((\psi(v, a) \wedge \chi(v, b)) \vee (\neg\psi(v, a) \wedge \neg\chi(v, b))) \\ & \wedge \exists w < v (\psi(w, a) \wedge \chi(w, b)) \\ & \wedge \forall z < v (w < z \rightarrow ((\psi(v, a) \wedge \neg\chi(v, b)) \vee (\neg\psi(v, a) \wedge \chi(v, b)))) \\ & \vee (((\psi(v, a) \wedge \neg\chi(v, b)) \vee (\neg\psi(v, a) \wedge \chi(v, b))) \\ & \wedge \exists w < v (\neg\psi(w, a) \wedge \neg\chi(w, b)) \\ & \wedge \forall z < v (w < z \rightarrow ((\psi(v, a) \wedge \neg\chi(v, b)) \vee (\neg\psi(v, a) \wedge \chi(v, b))))))\}. \end{aligned}$$

Open problem 3. x, y が Σ_0 -definable over M ならば, $x \cdot y$ も Σ_0 -definable over M になるか?

Open problem 1 において $A = A_{x \cdot y}$ の場合を考える. もし Open problem 3 が正しければ, $B = A_{x \cdot y} \cap M$ とすればよい. しかし, Open problem 3 は正しくないと予想されるので, その場合 $B = A_{x \cdot y} \cap M$ としてよいかが問題になる.

Open problem 4. x, y が Σ_0 -definable over M ならば,

$$(M, A_{x \cdot y} \cap M) \models \text{IS}_0(A_{x \cdot y} \cap M).$$

さらにこの問題をもっと一般化して考える. $f \in \text{FLogspace}$ とする. ここで FLogspace は対数領域計算可能関数の集合を表す..

Open problem 5. x が Σ_0 -definable over M ならば,

$$(M, A_{f(x)} \cap M) \models \text{IS}_0(A_{f(x)} \cap M).$$

Open problem 5 がすべての $f \in \text{FLogspace}$ に対して成立するなら $\text{Flogspace} \neq \text{FNP}([4])$.

REFERENCES

1. Ajtai, M., *The complexity of the pigeonhole principle*, *Combinatorica* **14** (1992), 417-433.
2. Mostowski, A., *A remark on models of Gödel-Bernays axioms for set theory*, *Studies in Logic and the Foundations of Math.* **84** (1976), 325-340.
3. Paris, A. and Wilkie, A., *Counting problems in bounded arithmetic*, *LNMA* **1130** (1985), 317-340.
4. Yasumoto M., *Separation of first and second order theories in bounded arithmetic*, *Archive for Mathematical Logic* **44** (2005), 685-688.